Publication number:

JP9218047

Publication date: 1997-08-19

Inventor: KAMIKAWA TETSUO; NAKAHORI ICHIRO

Applicant:

MITSUBISHI ELECTRIC CORP

Classification:
- International: G09B29/00; G01C21/00; G01C21/34; G06F17/30; G06T11/60; G08G1/0969;
G09B29/00; G01C21/00; G01C21/34; G06F17/30; G06T11/60; G08G1/0969; (IPC1-7): G01C21/00;

G06F17/30; G06T1/00; G08G1/0969; G09B29/00

- European: G01C21/34

Application number: JP19960022682 19960208

Priority number(s): JP19960022682 19960208

Also published as:

P0790486 (A2)

US5845228 (A1)

EP0790486 (B1)

Report a data error here

Abstract of JP9218047

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable fast calculation of routes by storing a plurality of starting point area route networks calculated per starting point area to search guide routes from starting points destinations using the starting point area to search guide routes from starting point areas to a plurality of destinations are previously calculated as starting point area route networks and aplurality of starting point area route networks calculated per starting point area are stored into a road map memory 4 and a route data memory 5 of the starting point area are stored into a road map memory 4 guide sa starting point area (a vehicle in the searching of a route and searches a guide route from a starting point area (a vehicle in the searching of a route and searches a guide route from a starting point to a destination using the starting point area and road maps near the starting points and the destinations.

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-218047

(43)公開日 平成9年(1997)8月19日

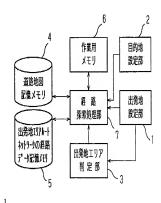
(51) Int.Cl. ⁶		識別配号	庁内整理番号	FΙ					技術表示箇所
G01C 2	21/00			G01C	21/0	00		G	
G06F	17/30			G08G	1/0	969			
G06T	1/00			G09B	29/0	00		С	
G08G	1/0969			G06F	15/4	10	370	С	
G09B	29/00				15/6	52	3 3 5		
				審査請:	求	卡蘭求	請求項の数11	OL	(全 18 頁)
(21)出顯番号		特顯平8-22682		(71) 出順,		000060	13 操株式会社		
(22)出魔日		平成8年(1996)2				・ 作代田区丸の内		2 番 3 唇	
(DU) PHER EL		1 320 - (1000) 2	,,,,,,	(72)発明:		FII 4		_,	Z m O J
				(12,52,52	у	Ox都-	 F代田区丸の内 朱式会社内	二丁目	2番3号 三
				(72)発明:	-	卢堀 -			
							千代田区丸の内 株式会社内	二丁目	2番3号 三
				(74)代理	人乡	十型十	宮田 金雄	613	名)
				1					

(54) 【発明の名称】 車両経路算出装置

(57) 【要約】

【課題】 経路算出の高速化にあたって、予め最適経路 を計算してメモリに記憶するが、その際、出発地と目的 地の組み合わせ毎に、最適経路を記憶するため、組み合 わせの数が膨大となり、必要メモリが膨大になってしま っ

【解決手段】 1つの出発地エリアから複数の目的地エリアまでの経路を出発地エリアルートネットワークとして予め計算しておき、各出発地エリア海に計算された複数の出発地エリアルートネットワークを選発地回記値メモリス及び出発地エリアルートネットワークの経路データ記憶メモリラに記憶しておき、経路探索時に、出発地エリアを制定し、この出発地エリアの出発地エリアルートネットワークと、出発地エリアの出発地エリアルートネットワークと、出発地エリアの出発地工リアルートネットワークと、出発しエリアの出発地工リアルートネットワークと、出発しエリアの出発地工リアルートネットワークと、出発しまりに対象地がある。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 車両を案内する道路地図を記憶する道路 地図記憶手段、車両の出発地から出発地エリアを判別す る出発地エリア判別手段、1つの出発地エリアから複数 の目的地エリアまでの経路を出発地エリアルートネット ワークとして予め計算しておき、各出発地エリア毎に計 算された複数の上記出発地エリアルートネットワークを 記憶する出発地エリアルートネットワーク記憶手段、及 び判別された出発地エリアの出発地エリアルートネット ワークを読み出し、読み出された出発地エリアルートネ ットワークを用いて、出発地から目的地までの案内経路 を探索する経路探索手段を備えた車両経路算出装置。 【請求項2】 車両を案内する道路地図を記憶する道路 地図記憶手段、車両の目的地から目的地エリアを判別す る目的地エリア判別手段、1つの目的地エリアまでの複 数の出発地エリアからの経路を目的地エリアルートネッ トワークとして予め計算しておき、各目的地エリア毎に 計算された複数の上記目的地エリアルートネットワーク を記憶する目的地エリアルートネットワーク記憶手段、 及び判別された目的地エリアの目的地エリアルートネッ トワークを読み出し、読み出された目的地エリアルート ネットワークを用いて、出発地から目的地までの案内経 路を探索する経路探索手段を備えた車両経路算出装置。 【請求項3】 車両を案内する道路地図を記憶する道路 地図記憶手段、車両の出発地から出発地エリアを判別す る出発地エリア判別手段、車両の目的地から目的地エリ アを判別する目的地エリア判別手段、1つの出発地エリ アから複数の目的地エリアまでの経路を出発地エリアル ートネットワークとして予め計算しておき、各出発地エ リア毎に計算された複数の上記出発地エリアルートネッ トワークを記憶する出発地エリアルートネットワーク記 憶手段、1つの目的地エリアまでの複数の出発地エリア からの経路を目的地エリアルートネットワークとして予 め計算しておき、各目的地エリア毎に計算された複数の 上記目的地エリアルートネットワークを記憶する目的地 エリアルートネットワーク記憶手段、並びに判別された 出発地エリアの出発地エリアルートネットワークと、利 別された目的地エリアの目的地エリアルートネットワー クを読み出し、読み出された出発地エリアルートネット ワーク、及び目的地エリアルートネットワークを用い て、出発地から目的地までの案内経路を探索する経路探

【請柬項4】 出衆地エリアルートネットワーク記憶手 険は、出発地エリアを開層化して複数の大きさの出発地 エリアを用意し、小さい出発地エリアに対してはかさい 出発地エリアの近傍の目的地エリアまでの経路を起他 し、大きい出発地エリアは大い記発地エリアからさら に遮方の目的地エリアまでの経路を配他し、小さい出発 地エリアから大きい出発地エリアまでの複数側の出発地 地エリアから大きい出発地エリアまでの複数側の出発地 地エリアルートネットワークを重ね合わせることにより、

索手段を備えた車両経路算出装置。

小さい出発地エリアから遠方の複数の目的地エリアまで の経路を得ることを特徴とする請求項1または3記載の 車輌経路第出装置。

【請求項も】 目的地エリアルートキットワーク記憶手 段は、目的地エリアを附層化して複数の大きさの目的地 エリアを用意し、小さい目的地エリアに対してはかさい 目的地エリアの近例の出発地エリアまでの経路を記憶 し、大きい目的地エリアはでは配し、小さい目的 地エリアから大きい目の地エリアまでの複数個の目的地 エリアルートネットワークを重ね合かせることにより、 小さい目的地エリアおら流さの世条を記憶、 小さい目的地エリアから進去の複数の出発地エリアまで の経路を得ることを特徴とする請求項2または3記載の 再限終策制能域。

【請求項6】 温路地図起煙手段は、車両を案内する詳 神道路を網環する下位階層の選路地図と、予め、11巻 地エリアと1目的地エリアを総ぶエリア同主要経路を、 出発地エリアと目的地エリアの組合せを変えて下位開層 の温路地図上で整計針は、東出された複数のエリア同 主要経路の論理和をとることにより作成された上位階層 の道路地図とを締約することを特徴とする請求項1ない しちのいずれかに記載の再期経路費出設慮。

【請求項7】 出発地エリアルートネットワーク記憶手 段は、1つの出発地から複数の目的地までの複数の経路 の論理和からなるツリー状の経路のデータを記憶してい ることを特徴とする請求項1、または3、または4のい ずれかに記載の車両経路第出装置。

【請求項8】 目的地エリアルートネットワーク記憶手 段は、1つの目的地までの複数の出発地からの複数の経 路の論理和からなるツリー状の経路のデータを記憶して いることを特徴とする請求項2、または3、または5の いずれかに記載の車両経路第出装置。

【請求項9】 道路地図記憶手段は、道路地図における 分岐点と分岐点間の道路区間の属性データを道路地図で 今夕として記憶し、出発地ユリアルートネットワーク記 億手段または目的地エリアルートネットワーク記憶手段 は、上記分岐点または上記道路区間に付けられた器号 と、上記分岐点または上記道路区間の使用の可否を設定 した経路データで出発地エリアルートネットワークまた は目的地エリアルートネットワークを記憶することを特 後とする請求項1ないし8のいずれかに記載の平両経路 算出装置。

【請求項10】 出発地エリアルートネットワーン記憶 年段は、経路を下め計算するときに、目的地に対し目的 地エリアを設定し、この目的地エリアの境界点の全てを 通る経路を求め、上記目的地エリアの周囲を囲む経路削 除領域を設けて得上出発地エリアルートネットワークを 記載することを特徴とする請求項1、または3、または 4、または7のいずれかに記憶の車両経路第出後渡。

【請求項11】 目的地エリアルートネットワーク記憶

手段は、経路を予め計算するときに、出発地に対し出発 地エリアを設定し、この出発地エリアの境界点の金でを 適る経路を求め、上記出発地エリアの周囲を囲む経路解 除鎖域を設けて得入目的地エリアルートネットワークを 記憶することを特徴とする請求項 2、または 3、または 5、または 8のいずれかに定題の車両経路第出接渡。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は車両経路算出装 置、特に運転者により設定された目的地点に応じて、運 転者のいる出発地点から目的地点までの推奨道路を高速 に算出する装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、出発地点から目的地点に至る最適 経路の計算方法として、ダイクストラ法 (E.W. Dijkstra :A Note on Two Problems in Connection with Graph s. Numerishe Math. 1959) があった。この方法は道路地 図を用いて、2地点間の最短時間の経路を計算する際 に、道路地図上を網羅的に探索して計算を行うため、探 素時間が非常にかかっていた。経路探索を高速化する方 法としては、オフラインで事前に経路計算を行い、その 結果をCD-ROM等の外部記憶装置に保持しておき、 車載ナビゲーションシステムにおけるオンライン処理で 外部記憶装置から検索結果を読みだして経路算出に利用 するものが提案されている。例えば、「道路網の不均一 矩形状分割にもとづく最適経路探索の手法」(加藤誠巳 他,情報処理学会第50回(平成7年前期)全国大会,1-387) や、「知識を利用した道路網における経路探索手 法に関する検討」(加藤誠巳他、情報処理学会第50回 (平成7年前期)全国大会、1-389) に記載される方法で は、オフラインで予め出発地を含むエリアから目的地を 含むエリアまでの経路探索を行い、前者の方法では、こ れら両エリア間の探索領域を限定して記憶しておき、オ ンラインでこの限定領域に対する道路網を読み込み、ダ イクストラ法で探索を行う。後者の方法では、予め計算 された面エリア間の探索経路を探索道路網として記憶し ておき、オンラインでこの探索道路網に対し、ダイクス トラ法で探索を行う。また、例えば特開平5-5350 1号公報に記載された「経路テーブルを用いた最適経路 決定方法」があり、この方法は、1地点から複数の目的 地点までの初期経路を予めオフラインで計算して、これ を経路テーブルとして記憶しておき、オンラインで地点 毎に上記経路テーブルから初期経路を読みだし、地点を ずらしながらこれを繰り返して、経路を算出する方法で ある。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】従来の車両経路算出装 置における経路探索は以上のようにしてなされており、 例えばエリアに応じて探索領域を狭めるものでは出発地 エリアと目的地エリアの組み合わせ毎に、探索領域ある いは無差路網を記憶しておかねばならず、例えばエリアの動作100を場合。 円の動作100を場合。出発地エリアと自的地工リア の総合せは、100×99=900通りとなり、組み 合わせの数が膨大となるため。必要とされる外部記憶器子 一ブルを準備し、単両の進行に合わせて隔次読みだして いくものでは、経路テーブルをCD-ROM等の外部の に配替する際、地点毎に経路子一ブルを配位しておか ねばならず、上述したと同様の問題点があった。また、 再両の進行に合わせで列点位変点体に分析記憶まり 添み出す心要があり、外部記憶アクセス同数が増え、時間 がかかってしまう次点があった。また、 高速化のため に、全ての最速接着をRAM等の内部配性に記憶する と、必要メモリが修大になるという次点があった。 200041000円は上窓のよう配間直を解消する

【0004】 この発明は上記のような問題点を解消する ためになされたものであり、経路算出が高速にできると 共に、装置の省メモリ化が図れる車両経路算出装置を提 供することを目的とする。

[0005]

【課題を解決するための手段】この発明の第1の発明 は、あらかじめ 1つの出発地エリアから被数の目的地工 リアまでの経路と出発地エリアルートネットワークとし む発地エリアルートネットワークをメモリに記憶し、運 転時に本国の日始に対抗した出発地エリアルートネットワークを読みだし、この出発地エリアルートネットワークを表明した地でした。 レークを読みだし、この出発地エリアルートネットワークを開いて、出発地から目的地までの案内経路を探索 するものである。

【0006】また、第2の発明は、あらかじめ1つの目的地エリアまでの概数の出発地を出り下から必経を目的地エリアルトネットワークとして計算しておき、各目的地エリア場に計算された複数の目的地エリアルートネットワークを読みだし、この目的地エリアルートネットワークを読みだし、この目的地エリアルートネットワークを開いて、出発地から目的地までの案内経路を探索するものである。
【0007】また、第3の乗明は、出発地エリアルートネットワークと目的地エリアルートネットワークの同方をメモリに記憶し、運転時に車両の出発地と目的地に対応した出発エリアルートネットワークを活みだし、両方を用いて、出発地から目的地までの表外経過を上れて、出発地から目的地まで、

[0008]また、第4の表明は、出発地エリアを開居 化し、小さい出発地エリアにはしてはかさい出発地エリアの近傍の目的地エリアはての出発地エリアにからを計算し、大きい出発地エリアに対しては大き い出発地エリアルやらさらに温水の目的地エリアまでの出 発地エリアルートネットワークを計算し、小さい出発地 エリアから大きい出発地エリアまでの複数個の出発地エ リアルートネットワークを報る合わせることにより、小 リアルートネットワークを報る合わせることにより、小 さい出発地エリアから遠方の複数の目的地エリアまでの 経路を得、記憶するようにしたものである。

[0009]また、第5の発明は、目的地エリアを階層化し、小さい目的地エリアに対してはかさい目的地エリアの近傍の出発地エリアまでの目的地エリアルートネットワークを計算し、大きい目的地エリアに対しては大きい目的地エリアルートネットワークを計算し、かさい目的地エリアルートネットワークを計算し、かさい目の地エリアルートネットワークを重ね合わせることにより、小さい目的地エリアルートネットワークを重ね合わせることにより、小さい目的地エリアルトスを重ね合わせることにより、小さい目的地エリアルと変わる複数個の目的地エリアルートネットワークを重ね合わせることにより、小さい目的地エリアルとである。

[0010]また、第6の勢明は、車両を案内する詳細 道路を開耀する下位階層の道路地図と、出発地エリア と目的地エリアを結ぶエリア国主要経路を、出発・ リアと目的地エリアの組合せを変えて下位階層の道路地 切上で経路計算し、第出された複数のエリア剛主要経路 の論理和をとることにより作成された上位階層の道路地 図とを有するものである。

【0011】また、第7の発明は、1つの出発地から複数の目的地までの複数の経路の論理和からなるツリー状の経路のデータを記憶するようにしたものである。

[0012]また、第8の参明は、1つの目的地までの 被数の地勢地からの複数の経営の施理和からなるが は数の地勢地からの複数の経営の施理和からなるが [0013]また。第9の参明は、遠海地図における分 な点と分岐点間の遊路区間の原性データを道路地図デー タとして記憶しておき、出発セエリアルートネットワー ウまたは目的地エリアルートネットワークを、道路区間 または分岐点の番号と、全温路区間または分岐点の使用 の可否を設定する経路データの形で記憶するようにした ものである。

[0014] また、第10の発明は、出発地エリアルートネットワークを予め計算するときに、目的地に対し目的地エリアを設定し、この目的地エリアの周囲を囲む経路削削額減速を設けて出発地エリアルートネットワークを視、記憶するようにしたものである。

[0015]また。第110条明は、目的地エリアルートネットワークを予め計算するときに、出発地に対し出発地エリアを設定し、この出発地エリアの境界点の全を通る経路を求め、上記出発地エリアの周囲を囲む経路制除領域を設けて目的地エリアルートネットワークを得添い起するようにしたものである。

[0016]

【発明の実施の形態】

実施の形態 1. 図1はこの発明の実施の形態 1による車両経路算出装置を示す構成図である。図1において、1 両経路算出装置を示す構成図である。図1において、1 2は目的地た 設定する目的地形で部、3 は車面の出発地(現在地)が 属するエリアである出発地エリアを判定する出発地エリア ブ判定能、4は東南を案内する道路機固を記憶する道路 地間記憶メモリ、5 6は1つの出発地エリアから複数の日 的地エリアまでの経路 (出発地エリアルートネットワー ク) に関する経路データを出売地エリアエとに記憶して いる出発地エリアルートネットワークの経路データ記述 メモリ、6は道路機固記値メモリ3と出発地エリアルー トネットワークの経路データ記述メモリ5に記述セイレいるデータの中から、経路祭出のために読み込まれたデータを定性する作業用メモリ、7 は目的地までの経路を 採集する経路保険機理器である。

[0017] 次に各部の構成、及び動作を説明する。図 1の出発地設定部1は、専両の車速バルス信号やジャイ ロ、人工衛星からの電波を用いて自単位置を推定するG PS (dlobal Positioning System)をどの各種センサか 6の信号と、道路地図記憶メモリ4に記憶される道路地 図を基に、車両の現在位置を特定し (ロケータ機能)、現在地付近のノード(道路の分岐点や折曲点)またはリ ンク (分岐点間の道路区間)を格路集出における出発地 点として設定する。

【0018】図1の目的地設定部2は、単載ナビゲーション接近におけるCRTや液晶ディスプレイ等の表示接 値に表示される道路地図上でカーソルを移動することに よって、あるいは地名、施設を称、電話番号等による検 条機能を用いることによって、ユーザが設定した目的地 から、目的地付近のノードまたはリンクを経路第出にお ける目的地点として設定する。

[0019] 図1の出発地エリア判定館のは、出発地数 定額1で設定された出発地がどのエリアに属しているか を判定し、そのエリアを出発地エリアとして出発地エリアルートネットワークの経路データ記憶メモリ5に通知 すの(図2)や、頼などの行政区分に基づいて多角がほうによりにより に分割したもの(図3)などを用いることができる。短 形状間はに分割した場合、出発地点の機構から出発地エリアを削ます。ことが音表である。

【0020】図1の道路地図記憶メモリ4は、CD-ROM、ICメモリカードや図気ディスクなどの大容量記録性限度が表現でありませます。 道路地図形でませる。 道路地図記憶メモリ4において記憶される道路地図デタを記憶している。メッシュ年に、道路におけるグービリンの的接換関係を示すデータや、その風性データを記憶している。メッシュの大きさとしては10km×10kmのメッシュなどが一般に用いられる。ノードは交差点等の道路の分岐点化、ノードの番号、当数ノードは独する解分・「の種別などから機力、「いる種別などから機力、「いる種別などから機力、「いる種別などから機力、「いる種別などから機力、「いる種別などから機力、「いる種別などから構成される。リンクは隣接する分岐点間の道路のであり、メードに接続される。リンクは隣接する分岐点間の道路のであり、メリングラ条の、リンクの始点

ノード、終点ノード、リンク長、道路の種別、道路幅 員、ノードに接続する方向、一方通行などの通行規制デ ータ、所要時間、リンクを構成する補間点などから構成 される。

【0022】上位の階層の道路地図は、道路種別や道路 幅員などのリンク属性から重要度の高い幹線道路を選ん で作成しても良いが、出発地エリアから目的地エリアに 達するのに必要な主要経路をエリア間主要経路として算 出し、出発地エリアと目的地エリアの組合せを変えてエ リア間主要経路の第出を繰り返し、算出されるエリア間 主要経路全ての論理和をとることによって作成しても良 い。なお、出発地エリアから目的地エリアまでのエリア 間主要経路の算出は、出発地エリアのエリア境界リンク を出発地とし、目的地エリアのエリア境界リンクを目的 地として算出した経路を、上記出発地と上記目的地の組 合せを変えて繰り返し算出し、算出されたこれらの経路 のうち、出発地、目的地となったエリアのエリア境界点 から一定距離以上離れた経路部分を主要経路として取り 出す。このような経路部分、即ちエリア境界点から一定 距離以上はなれたエリア近傍地点間の経路はまとまる傾 向にあるため、出発地エリアと目的地エリアを結ぶ主要 な道路となる。なお、主要経路を取り出す上記過程で全 てのエリア境界リンクに対して経路を求めるが、これは 出発地エリア内の出発地点から目的地エリア内の目的地 点への経路は必ずエリア境界リンクを通るため、出発地 エリア境界リンクから目的地境界リンクまでの経路を全 て計算しておけば、出発地エリア内の任意の地点から目 的地エリア内の任意の地点への経路が、エリア外ではす べて、エリア境界リンク間の経路と一致するためであ

[0023]図4にレベル1のエリア間違路地図の具体 的な作成方法を示す。まず、レベル0の道路地図してあ む形態性エリアの全でのエリア境界リンクから、ある目 的地エリアの全でのエリア境界リンクまでの経路を算出 し、出発地エリアの周辺と目的地エリアの周辺にそれぞ れ材料リソーン (経路削除順級)を設けてエリア延 道路を除去し、枝刈りゾーンの外側の経路部分をエリア 間主要経路とする。前述のように、エリア境界点付近の 経路はエリア境界から離れるに従って少数の経路にまと まる傾向があるため、このようにすると経路を主要なも のに整理することができる。枝刈りゾーンは、例えばエ リアを1メッシュの大きさで構成したとき、このエリア を取り囲む8メッシュ分の大きさのドーナツ状の領域を 枝刈りゾーンとする。このようにして算出されたエリア 間主要経路に対し、図5のように、先ず出発地エリアを 固定し、目的地エリアを変えて論理和をとり、さらにこ のようにして得られた主要経路に対し、出発地エリアを 変えてその主要経路の論理和をとっていくことによりレ ベル1の道路地図が作成される。レベル2の道路地図は レベル1エリア間道路地図をもとにレベル1の道路地図 と同様に作成する。同様の処理により、さらに上位の階 層の道路地図を作成することもできる。

【0024】これらの経路探索による上位階層道路の作成に非常所に計算物間がかるが、一度ビタ (Enginee ring Work Station)などでこの上位間層地図の仲成をすましてしまうと、単数モザゲーション後度においてこの地図作成理を予ら必要はない。年末、道路程別で傾負などの道路属性だけから作成する上位開港道路地区の登路場位に一位機関等を行った結果を上位とできま返上は必要不可欠な道路などがきちんと上位程層道として選択され、有用性の高い経路が第出されやでいました。エリア間の経路が第出に必要表外限の連路が選択されるため、余分(冗美)な道路が選ばれず、道路地図の金屋を減らすことができる。

[0025] 図1の出発地エリアルートネットワークの 経路データ記憶メモリ5は、1つの出発地エリアから左 ての目的地エリアに至るまでの経路(出発地エリアルー トネットワーク)に関する経路データを出発地エリアルー に記録するメモリである。ここで言う、出発地エリアルートネットワークとは1つの出発地エリアから全ての目 的地エリアまでの推奨器をEWSなどの計算機でオフ ライン学出し、記憶したものである。

【0026】以際、図6一図10を用いて出発地エリアルーキネットフーの説景を行う。図6は、1つの出発 地点から1つの目的地エリアの限りに前述したと同様の状態 リニンを設けて目的地エリアの限りに前述したと同様の秩能 リニンを設けて目的地エリアがの評価語を検索し 主要運路のみを独き出し、1つの出発地もから1つの目 的地エリアへ向かう推奨経路を取り出している。この1 出発地点から1目的地エリアまでの態度経路を目的地エリアを放変えて更ね合わせて、推奨経路の論題和をと コリアを開放変えて更ね合わせて、推奨経路の論題和をと コレス・アマの推奨経路を得ることができる。この1 出発地点から全日的地エリアまでの推奨経路は、出発地 自身権 (1701)とするツリー状になり、ツリーの数から ツリーの根への求心力を持った経路ツリーとなる。即ち、ツリーの核をたどって、目的地エリア側から間に当 略リンクをたどることにより出発地点から目的地点まで の経路が得られる。1地点から複数地点への推棄経路が ツリー状になることは、図8のように1881 lman の最適性 原理によって証明される。即ち、A 地点から他の1地点 へ向から経路が1本であり、A からこへの最短経路が日 を通るとき、A からこへの最短経路が日 を通るとき、A からこへの最短経路が日 を通るとき、A からこへの最短経路が日 を通るとき、A からこへの最短経路が日 を通るとき、A からこへの最短経路が日 の最短経路が日を通るとき、A から口への最短経路のA 目間の経路は、A から日への最短経路と一致する。 でして、1地点 A から複数の地点日、C、D への維護経路で 重和合わせるとツリー状になる。この性質経路等無の 有向にかかわらず原义立るものである。

【〇〇27】なお、推奨経路が完全なツリー状となるの は、2地点間の最短経路が1本で表されるときであり、 目的地エリアに対し上記核刈りゾーンを設ける目的は、 出発地点と目的地エリア間の経路の本数を減らし、ツリ 一度(ツリー構造部分の割合)を上げるためである。ツ リー度を上げるためには、上述のように所定距離、離れ た地域を枝刈りゾーンとし、枝刈りゾーン内にある全て のリンクをカットしてもよいし、枝刈りゾーン内でカッ トするリンク数を制限してカットするようにしてもよ い。また、枝刈りゾーンを設けず、目的地エリア側のリ ンクをカットして所定の個数のリンクを残すようにして もよい。あるいは、1つの出発地点から1つの目的地工 リアまでの推奨経路を求める際に、全ての目的地エリア 境界リンクまでの経路を算出しないで、1つの目的地工 リアに対し1つの代表目的地点を定めて推奨経路を算出 すれば、経路の本数が減り、枝刈りゾーンを設けなくて もツリ一度が上がる。

【0028】図9は、近畿地区の尼崎のある道路を出発 地点として作成した全目的地エリアまでのツリー状の推 奨経路の例である。このツリー状の推奨経路を用い、1 出発地点から1目的地エリアまでの推奨経路を取り出す ときは、当該目的地エリアからツリーの根に向かって順 にツリーの枝を辿っていけば良い。さて、この1出発地 点から全目的地エリアまでの推奨経路をEWSなどによ リオフライン計算して外部記憶メモリなどに記憶してお くと、車載ナビゲーション装置においては道路網上を毎 回経路探索を行わなくてもツリーの枝を根に向かって辿 るだけで推奨経路の算出ができる。しかし、出発地点は 車両によって違うため、1出発地点からの推奨経路だけ を記憶すれば良いわけではない。この推奨経路を全出発 地点に対して記憶するには膨大な記憶メモリが必要とな る。ここで、尼崎と伊丹などのように出発地点が近い2 地点から東京などの遠方目的地点までの経路を考えてみ ると、出発地点周辺経路は2地点で違いがあるが、名神 高速道路に乗った後は、東名高速道路を使って東京に行 くという経路は同一であり、2地点からの経路は大部分 が一致する。そこで、ある出発地エリアの全てのエリア 境界リンクに対し、各々、全目的地エリアまでの推奨経 路を算出し、これら推奨道路を重ね合わせて前無和をと ると、1出発地エリアから全目的地エリアまでの推奨経 路を示す出発地エリアルートネットワークが得られる。 この出発地エリアルートネットワークを外部記憶に保存 する。

【0029】図10は、尼崎付近の複数の出発地点に対 してそれぞれ作成した全目的地エリアまでのツリー状の 推奨経路重ね合わせて論理和をとったものであり、結果 として 尼崎付近を出発地エリアとする出発地エリアルー トネットワークの例である。出発地エリアルートネット ワークの性質としては、出発地エリア近傍はネットワー ク状 (細目状) になること、遠方は出発地点が変わって も推奨道路はほぼ共通するため、1出発地点から全目的 地エリアに向かう推奨経路の性質がのこり、ツリー状に なることが挙げられる。遠方がツリー状となることによ り、このツリー状の枝を目的地から出発地の方向に向か って辿ればよく、余分な枝の探索が必要なくなり、単に 道路地図トを経路探索するより高速に経路の算出を行う ことができる。出発地点に近づくにつれて、網の目状に なり、単にツリーの枝を辿るだけでは経路算出はできな くなるが、この時には、得られた網の目状の出発地エリ アルートネットワークトを経路探索することにより経路 の算出を行う。なお、1出発地点から1目的地エリアま で推奨経路の他にもう一本ほとんどどちらが良いかわか らないような代替経路が存在する場合は、遠方の目的地 エリアでも出発地点が多少変わると違った推奨経路がで てくることがあり、出発地エリア近傍以外でも網の目状 になる場合がある。この場合においても、得られた出発 地エリアルートネットワーク上を経路探索することによ り経路の算出を行う。以上のように、出発地エリアルー トネットワークを用いることにより、たとえ経路探索が 必要であっても、必要な経路探索の量を大幅に減らすこ とができ、高速な経路算出が可能となる。

[0030] 出発地エリアルートネットワークの作成法 としては、以上説明したように、1出発地点から会目的 地エリアまでの推奨経路を出発地エリア内で出発性点を 変えて譲渡和を取る方法の他に、図11に示すように、 1出発地エリアのを境界リンクから1目的地エリアに るまでの推奨経路を目的地エリア周辺を枝刈りして求 め、このような推奨経路を目的地エリアを順次変えて爺 郷和を取る方法でも繋出できる。

[0031] このようにして作成された出発地エリアルートネットワークは、出発地エリア毎にメモリに記憶されるが、その記憶能量を解談するために、図12に示すように、道路地図データと、道路リンクの使用の可否を示すフラゲデータである経路データの形にわけられ、道路地図データは積極が重路地図記憶メモリ4に、経路データは接路データ組積メモリ5に記憶される。即ち、出りは経路データ記憶メモり5に記憶される。即ち、出

発地エリアルートネットワークは出発地エリア毎に作成 しなければならないため、出発地エリアルートネットワ 一クを出発地エリア毎にリンクとノードのデータからな る道路地図として持つと膨大な記憶容量が必要となる。 しかし、各出発地エリアルートネットワークは、共通の リンクやノードをその要素として持つため、各出発地エ リアルートネットワーク毎にリンク情報やノード情報を 持つ必要はない。そのため、リンク情報やノード情報は 道路地図として別に持てばよく、出発地エリアルートネ ットワークを構成するのに必要な情報は、出発地エリア ルートネットワークが道路地図上のどのリンクから構成 されるかを示す経路データだけである。そこで、実際に 出発地エリアルートネットワークの経路データ記憶メモ リ5に記憶されるのは、道路地図記憶メモリ4に記憶さ れる道路リンクの使用の可否を示す経路データのみであ る。このように経路データと道路地図データに分けて出 発地エリアルートネットワークを構成することによりメ モリの容量を減らすことができ、また、経路データを見 ながら必要な道路リンクだけを作業用メモリ6に読み込 むと作業用メモリの容量も減らすことができる。

【0032】図13に上記のような経路データを用いた 出発地エリアルートネットワークの経路データ記憶メモ リ5の構成例を示す。図13では出発地エリア毎に各リ ンクに対し、上り方向と下り方向の使用、非使用を設定 して、M個の出発地エリアルートネットワークの経路デ ータをテーブルとして記憶するものを示している。図1 4は経路データ記憶メモリ5の他の構成例を示す。図1 4ではリンクを構成するノードのノード番号を用いてリ ンクを特定し、上記ノード番号順に並べられたリンク の、上り方向と下り方向の使用、非使用を設定して、M 個の出発地エリアルートネットワークの経路データをテ ーブルとして記憶する。なお、リンクの特定の仕方とし ては、各ノードに接続する角度を用いて特定してもよ い。また、1つのリンクの上り方向と下り方向に対し、 別々のリンク番号を付け、それぞれの使用の可否を設定 するようにしてもよい。

[003] 経路データ配慮メモリ5の構成としては、この他、上リアリ万向を特定せず、単に各リンクの使用、非使用を設定して、M個の出発地エリアルートネットワークの 经路データをテーブルとして記憶するようにしてもよい。この場合に得られる出発地エリアルートネットワークには、ツリーを構成するを使用リンクに方向性情報がないが、経路データの記憶非量が少なくなり、省メモリ化に効素がある、なお、経路が更出は、得られた日の発・地エリアルートネットワークに対して探索すればよく、単に温路地図」を経路探索するより高速に経路の算出ができる。

【0034】図1の作業用メモリ6は、高速に読み書き が可能なRAM (Random Access Memory) などから構成 され、道路地図記憶メモリ4と出発地エリアルートネットワークの軽路データ記憶メモリ5から、出発地エリア 判定部3で判定された出発地エリアの出発地エリアの出発・エリアルートネットワークを読み込むとともに、出発地エリア周辺、及び目的地が属する目的地エリア周辺の道路地図を読み込む。また、経路探索処理部7の作業用メモリとしても出われる。

【0035】図1の経路探索処理部7は、作業用メモリ 6に記憶される出発地エリア周辺の道路地図と、目的地 エリア周辺の道路地図と、出発地エリアルートネットワ 一ク上で、目的地から出発地に向けて経路探索を行う。 ここで用いられる経路探索手法はダイクストラ法、ポテ ンシャル法など、既存の経路探索手法で良い。出発地エ リアと目的地エリア間では出発地エリアルートネットワ 一ク上に限定して経路探索を行うため、道路地図上を単 に経路探索するより経路探索速度の大幅な向上が見込ま れる。出発地エリアルートネットワーク上の探索は、実 際には道路地図上で、経路データを見ながら道路リンク の使用の可否を示すフラグが使用になっている道路のみ を探索していくが、 出発地エリアルートネットワークは 経路ツリーの論理和であるため、出発地エリアへの求心 力を持ち、目的地エリア側から経路探索を行なうことに より、余分な枝の探索をせず、出発地エリア方向に向か って探索が進む。また、出発地エリアルートネットワー クは、出発地(現在地)近傍が網の目上となることによ り、出発地エリア近傍において、動的な交通情報を利用 して混雑道路を避けた経路探索を行うことが出来、代替 路の算出が可能である。一般にリアルタイムの交通情報 が信頼できるのはせいぜい30分程度先までであるとい われており、代替路を無出する範囲も出発地近傍の20 ~30Km程度先までで良いと考えられる。

【0036】次に、図15を用いて出発地エリアルート ネットワークを用いた車載機における経路算出処理の流 れを示す。図15の左側は経路算出のフローチャート、 右側は各ステップにおける動作を説明した説明図であ る。車両において出発地点は現在地点だと考えられる。 そこで、ドライバーが目的地設定、経路探索開始などの 経路算出処理を指定する前から車載機においては現在地 を出発地とした出発地設定が自動的になされていると考 えることができる。出発地設定部1で出発地(現在地) が設定されると(ステップ8)、出発地エリア判定部3 において、出発地点が属する出発地エリアを判定し、ス テップ9では、道路地図記憶メモリ4から出発地エリア の道路地図データを作業用メモリ6に読み込み、道路地 図記憶メモリ4と出発地エリアルートネットワークの経 路データ記憶メモリ5から、出発地エリアルートネット ワークを作業用メモリ6に読み込む。実際には出発地エ リアルートネットワークは道路地図データと経路データ によって構成されるため、出発地エリアルートネットワ 一クの経路データ記憶メモリ5から当該出発地エリアか

ら全日的地工リアまでの経路データを、そして道路地図 記憶メモリ4から、経路データが対応する範囲の道路地 図データを作業用メモリ6に読み込む。目的地設定部2 によりドライバーによって目的地が設定されると(ステ ップ10)、ステップ11で道路地図記憶メモリ4から 目的地エリアとその周辺部分、即ち枝刈りゾーンで枝を 除去した部分の道路地図を作業用メモリ6に読み込む。 ステップ12でドライバーによって経路算出開始が指示 されると、ステップ13において、目的地から逆方向 に、目的地周辺道路探索→出発地エリアルートネットワ 一ク探索→出発地周辺道路探索、と探索を進める。出発 地エリアルートネットワーク上の探索は経路データにお けるリンク使用の可否フラグを見ながらリンク使用可の 道路のみを探索していく。従来の逆方向経路探索と同 様、出発地点まで経路探索が終わった時点で探索終了で ある。

[0037] なお、従来の理案手法と同様に、出発地からと目的地からとの双方向限案や、提案領域限定などを行うこともできる。以上の経路算出フローからわかるように、出発地エリアルートネットワーツ、及び出発地(現在地)付近の路は本部に作業用を496に認み込んでおくことができ、ドライバーが目的地を設定してから行う処理は、目的地方型の路外込みと経路探索だけであるため、原地規型の場合が開始となる。

[0038] ここではある出発地に対する、全ての目的 地を含む出発地エリアルートネットワーク情報を作業用 米モリに一度に誘み込むものを示したが、ステップ9 で、目的地情報を利用するフローとすれば、その目的地 に対応して、方向などを制限した出発地エリアルートネ ットワークのみを読み込めばよく、作業用メモリ6の容 量が小さくてすむ。

【0039】また、上記実施の形態では車両の経路を算 出するものを示したが、ウォーキングナビゲータ等、他 の用途における経路算出装置としても使用できる。

【0040】実施の形態2、次にこの発明の他の実施の 形態による車両経路算出装置を説明する。実施の形態2 に示すものは、上記実施の形態 1 において、経路データ 記憶メモリ5における経路データの記憶容量をさらに削 減するために、出発地エリアが近い出発地エリアルート ネットワークの類似性を利用して、出発地エリアの階層 化によるエリアルートネットワークの階層化を行うもの である。例えば、京都付近を出発地エリアとする経路 と、大阪付近を出発地エリアとする経路とでは、名古屋 以東、岡山以西では大部分が一致すると考えられる。こ のように距離が近い2出発地エリアの出発地エリアルー トネットワークは遠方地域において大部分が一致すると 考えられる。そこで、近傍の幾つかの出発地エリアを東 ねて、より大きい出発地エリア(例えば関西エリアのよ うな)を作り、その大きい出発地エリアに対して全国を カバーする出発地エリアルートネットワークを作成す

る。これにより、小さい出発地エリアに対する出発地エ リアルートネットワークは金国をカバーする必要はな く、また、大きい紀発地エリアルサイる全国をかっ る出発地エリアルートネットワークは個数が少なくて済 むため、全体としての出発地エリアルートネットワーク を構成する経路データの記憶容量を大幅に削減すること ができる。

(10041] 図16は、出発地エリアを小エリア、中エリア、大エリアの3種類に分けたときの例を示している。 小エリアに対する出発地エリアルートネットワークは自分の周りの狭い範囲の領域のみをカバーする。 中エリアに対する出発地エリアルートネットワークはや公路地 エリア用定部3では、自非がどの小エリア、中エリア、大エリアに関するかを判復し、経済深熱を理断すにより、それぞれの出発地エリアルートネットワークを作業用メモリ6に認み込む。この3つ出発性エリアルートネットワークを表別60分割にませた。 1000小エリアルートネットワークを作業用メモリ6に認み込む。この3つ出発性エリアルートネットワークを割160分割に示すように順に重ね合わせると、1つの小エリアから全国の目的地エリアボでの経路をカバーする出発地エリアルートネットワークとなる。

【0042】次に、図17を用いて、出発地エリアを例 えばる段階に階層化したときの出発地エリアルートネッ トワークの作成方法について詳細に説明する。図に示す ように、出発地エリアとして、例えば10 KM四方の大 きさの小エリア(レベルののメッシュと同じ大きさ) と、80 KM四方の大きさの大エリア(レベル・1のメッ シュと同じ大きさ)を用室する。小エリアの出発地エリ アルートネットワーグは、そのエリア近傍の、レベル1 の電路よりなるメッシュを複数枚あわせて、例えば24 0 KM四方の大きさで構成する。大エリアの出発地エリ アルートネットワーグは、全国を開催し、レベル2の道 路から構成される。

【0043】大エリアの出発地エリアルートネットワークの作成はオフライン計算の高速化のためレベル2道路 発地エリア境界の全でのリンクから全ての目的地エリア 境界リンクまでの推奨経路であるから、エリア境界のレ ルルのリンクとレベル1リンクを図18に示すように、 レベル2リンケ上対応付けておく。目的地エリア場でも 同様にエリア境界リンクへの対応付けを行る。。このような好応付けのもとで、先ず1本の出発地エリア境界リンクからある目的地エリア境界リンクからある目的地エリア東界リンクからある目的地エリアまでの推奨運路を求め、出た 出来して境界リンクを関東東まで推奨運路を求め、場に 目的地を開次変えて得た経路の論理和をとることによ り、大エリアの出発地エリアルートネットワークを得 る。

【0044】小エリアの出発地エリアルートネットワークの作成はレベル1道路地図上で行なうが、大エリアの

出発地エリアルートネットワークと同様、エリア境界の レベル0リンクをレベル1リンクに対応付けておく。 【0045】次に、図15、及び図19、図20、図2 1を用いて、階層化された出発地エリアルートネットワ 一クを用いた車載機における経路算出処理の流れを説明 する。図19、図20、図21はそれぞれ、図15のス テップ9、ステップ11、ステップ13を詳細に示した ものである。まず、ナビーゲーションシステムが起動し た段階で、レベル2の道路地図データをすべて道路地図 記憶メモリ4から作業用メモリ6に読み込む。ステップ 8で出発地(現在地)が確定すると、図19のステップ 91では、道路地図記憶メモリ4から作業用メモリ6 に、出発地近傍のレベルOの道路地図データを読み込 む。次にステップ92で、出発地エリアルートネットワ **一クの経路データ記憶メモリ5から、小エリアの出発地** エリアルートネットワークの経路データを、ステップ9 3で、道路地図記憶メモリ4から出発地周辺のレベル1 の道路地図データを作業用メモリ6に読み込み、小エリ アの出発地エリアルートネットワークを得る。次にステ ップ94で、経路データ記憶メモリ5から、大エリアの 出発地エリアルートネットワークの経路データを読み込 み、既に読み込まれているレベル2の地図とともに大工 リアの出発地エリアルートネットワークを得る。次にス テップ95では、出発地近傍のレベル0の地図上を出発 地から経路探索して出発地周辺のレベル1のノードと接 続する経路を最大N 1o 本見つけておく。次にステップ 10で目的地が設定されると、図20のステップ111 では、道路地図記憶メモリ4から作業用メモリ6に、目 的地近傍のレベルOの道路地図データを読み込む。次に ステップ112で、目的地近傍のレベル0の地図上を目 的地から逆方向に経路探索して目的地周辺のレベル1の ノードと接続する経路を最大N1d本見つける。ステッ プ113では目的地周辺のレベル1の道路地図データを 読み込む。次にステップ12で経路探索の開始が指示さ れると、図21のステップ131では、先ず最初に目的 地周辺のレベル1の道路地図上を、逆方向に探索し、目 的地周辺のレベル1の地図における前記ノード(最大N 1d 個) から、大エリアの出発地エリアルートネットワ ーク上のレベル2のノードと接続する経路を最大N2 本 見つける。 次にステップ132で、見つけたレベル2 のノードから、出発地周辺のレベル1のノード(最大N 10個)に向けて、レベル2の道路上では大エリアの出 発地エリアルートネットワーク上を、出発地周辺のレベ ル1の道路上では小エリアの出発地エリアルートネット ワーク上を経路探索する。次にステップ133では、出 発地周辺のレベル1のノードの中から、出発地からの探 索コストと目的地までの探索コストの和が最小となるノ ードを選び出す。ステップ134では、選び出されたノ 一ドから目的地までの経路を抽出し、出発地から選び出 された上記ノードまでの経路と合わせて出発地から目的 地までの経路を得る。

【0046】実施の形態3、図22はこの発明の実施の 能認3による準両経路算出速置を示す構成図である。図 22において、14は準両の目的地が限するエリアであ 6目的地エリアキ判定る目的地エリア料定部、15ほ 1つの目的地エリアから複数の出発地エリアまで多 (目的地エリアルートネットワーク) に関する経路デー 夕を目的地エリアごとに応覚している目的地エリアルート トネットワークの経路データ部後、チリである。

【0047】 実施の形態3では、実施の形態1における 出発地エリアルートネットワークの代わりに、1つの目 的地エリアまでの複数の出発地エリアからの経路を、目 的地エリアルートネットワークとして予めオフラインで 算出し、メモリに記憶しておく。目的地エリアルートネ ットワークは、出発地エリアルートネットワークと同様 にして算出でき、先ず、1つの出発地エリアから1つの 目的地末での推奨経路を、出発地エリアを順次変えて算 出し、これらの推奨経路を重ね合わせて、1つの目的地 点までの全ての出発地エリアからの推奨経路を得る。次 に、目的地エリアの全てのエリア境界リンクまでの全出 発地エリアからの推奨経路を算出し、これら推奨道路を 重ね合わせて論理和をとり、1目的地エリアまでの全出 発地エリアからの推奨経路を示す目的地エリアルートネ ットワークを得る。あるいは、1出発地エリアから1目 的地エリアまでの推奨経路を出発地エリア周辺を枝刈り して求め、このような推奨経路を出発地エリアを順次変 えて論理和を取る方法でも算出できる。一例として、尼 崎付近を目的地エリアとする目的地エリアルートネット ワークを求めると、図10と同様のものとなり、図10 の出発地エリアが目的地エリアとなったものとなる。目 的地エリアルートネットワークの性質としては、出発地 エリアルートネットワークと同様に、目的地エリア近傍 はネットワーク状(網目状)になること、遠方はツリー 状になることが挙げられる。

【0048】このようにして作成された目的地エリアルートネットワークは、道路地図記憶メモリ4と、目的地 エリアルートネットワークの経路データ記憶メモリ15 に、実施の部とと同様にして、道路地図データと経路 データの形で記憶される。

【0049】なお、経路データ記憶メモリ15における 経路データの記憶容量をさらに削減するために、目的地 エリアが近い目的地エリアルートネットワークの現似性 を利用して、実施の形態をと同様に、目的地エリアの間 既化によるエリアルートネットワークの階層化を行うと よい、これにより、小さい目的地エリアに対する目的地 エリアルートネットワークは全国をカバーする必要はな く、また、大きし目的地エリアに対する全国をかい る件としての目的地エリアルートネットワーク を練者データの配管電を大幅に削減するととかで る。

【0050】図23は目的地エリアを小エリア、中エリア、大エリアの3程頭に分けたときの例を示している。
ホエリアに対する目的地エリアルートネットワークは自分の周りの狭い範囲の領域のみをカバーする。中エリアに対する目的地エリアルートネットワークはや広めの間回の領域をカバーする。日的地エリアルートネットワークは全国をカバーする。目的地エリア科定部14では、目的地エジのハエリア、中エリア、エリアに属するかを判定し、経験深熱処理部ではより、それぞれの目的地エリアに対する目的地エリアルートネットワークを作業用メモリ6に認み込む。この3つ目的地エリアルートネットワークを作業用メモリ6に認み込む。この3つ目的地エリアルートネットワークを観23の右側に示すように関に重ね合わせると、1つのハエリアから全国の目的地エリアルートネットワークとなる。

【0051】次に、図24を用いて目的地エリアルート ネットワークを用いた車載機における経路算出処理の流 れを示す。図24の左側は経路算出のフローチャート、 右側は各ステップにおける動作を説明した説明図であ る。目的地設定部2でドライバーによって目的地が設定 されると (ステップ16) 、ステップ17では、目的地 エリア判定部14において、目的地点が属する目的地工 リアを判定し、道路地図記憶メモリ4から目的地エリア の道路地図データを作業用メモリ6に読み込み、道路地 図記憶メモリ4と目的地エリアルートネットワークの経 路データ記憶メモリ15から目的地エリアルートネット ワークを作業用メモリ6に読み込む。実際には目的地工 リアルートネットワークは道路地図データと経路データ によって構成されるため、目的地エリアルートネットワ 一クの経路データ記憶メモリ15から当該目的地エリア から全出発地エリアまでの経路データを、そして道路地 図記憶メモリ4から、経路データが対応する範囲の道路 地図データを作業用メモリ6に読み込む。ここで作業用 メモリ6への目的地エリアルートネットワークの読み込 みは前記大、中、小エリアの全てを読み込むものとする が、ステップ17で出発地情報を利用できるフローとす れば、出発地に応じて必要最小限の階層の目的地エリア ルートネットワークを読み込めばよく、必要メモリを削 滅できる。出発地設定部1により出発地が設定されると (ステップ18)、ステップ19で道路地図記憶メモリ 4から出発地が属する出発地エリアとその周辺部分、即 ち枝刈りゾーンで枝を除去した部分の道路地図を作業用 メモリ6に読み込む。ステップ20でドライバーによっ て経路算出開始が指示されると、ステップ21におい て、出発地から順方向に、出発地周辺道路探索→目的地 エリアルートネットワーク探索→目的地周辺道路探索。 と探索を進める。目的地エリアルートネットワーク上の 探索は経路データにおけるリンク使用の可否フラグを見 ながらリンク使用可の道路のみを探索していく。目的地 点まで経路探索が終わった時点で探索終了である。目的 地エリアルートネットワークが階層化されている場合、 これを軍ね合わせて得られる経路はツリー性を備えてい るので、目的地近傍での親目は迷路の経路探索を行う必 要性が減少するという効果もある。この効果は出発地エ リアルートネットワークを階層化した場合にも同様に期 様できる。

【0052】目的地エリアルートネットワークを用いた 実施の形態3のものでは、実際の速度時において、推奨 経路のルートをはずれた場合や、動めな交通情報を用い て、再計算を頻繁に(例えば10分海)行いたい場合で も、目的地は変わらないため、すでに作業用メモリ6に 読み込まれた目的地エリアルートネットのクを用い、 出発地エリアを設定しなおして、ステップ18より再 度、経路算出を行なえばよく、メモリ15から新たにル ートネットワークの経路データを読み込む必要がないの で、動産に再発表が行える。

[0053] 実施の形態4、図25はこの発明の実施の 影徳4による車両経路算出装置を示す構成図である。実 施の影響4は、実施の影態2における開層化した出発地 エリアルートネットワークと、実施の影態3における目 的地エリアルートネットの一クの両方を担いて、経路採 素を行なうものである。実施の形態2において、目的地 エリア周辺の経路探索、即ち、大エリアの出発地エリア ルートネットワークの作成時に除去した状功リゾーン の探索は、単に、目的地エリアとの展辺の状功リゲーン の複線は、単に、目的地エリアルートネットワークを 用いて行なう。

【0054】図26は実施の形態4における経路算出処 理の流れを示す。図26の左側は経路算出のフローチャ 一ト、右側は各ステップにおける動作を説明した説明図 である。出発地設定部1で出発地が設定されると(ステ ップ22)、ステップ23では、出発地エリア判定部3 において、出発地点が属する出発地エリアを判定し、道 路地図記憶メモリ4から出発地エリアの道路地図データ を作業用メモリ6に読み込み、道路地図記憶メモリ4と 出発地エリアルートネットワークの経路データ記憶メモ リ5から、その出発地エリアに対する出発地エリアルー トネットワークを構成する道路地図データと経路データ を作業用メモリ6に読み込む。なお、読み込まれる出発 地エリアルートネットワークは階層化されている。目的 地設定部2によりドライバーによって目的地が設定され ると(ステップ24)、ステップ25では、目的地エリ ア判定部14において、目的地点が属する目的地エリア を判定し、道路地図記憶メモリ4から目的地エリアの道 路地図データを作業用メモリ6に読み込み、道路地図記 憶メモリ4と目的地エリアルートネットワークの経路デ 一夕記憶メモリ15から、その目的地エリアに対する小 エリアの目的地エリアルートネットワークを構成する道 路地図データと経路データを作業用メモリ6に読み込む。ステップ20でドライバーによって経路算出開始的 指示されると、ステップ27において、目的地向知道路探索 地へ进方向に探索を進める。即ち、目的地周知道路探索 一出発起エリアルートネットワーク探索・出発地周辺遊路探索 を指探索は、作業用メモリ6に小エリアの目的地エリアルートネットワークが記憶されているので、このかエリアル の目的地エリアルートネットワークを用いることにより、容易に出発地エリアルートネットワークを用いることによ もないます。 を経路が探索でき、目的地エリア付近の経路探索が高速化される。

【0065】以下、実施の影響4における経路探索の詳細を目的地が遠距離の場合を例として示す。出発地工リア道路地図及び出発地エリアルートネットワークは実施の形態2と同様の大きさで階層化されているとする。また、目的地エリアはレベルののメッシュと同じ大きさ、男式ば10K四万の大きさであり、小エリアの目的地エリアルートネットワークの大きさは、レベル1(80Km×80Km)のメッシュを微数状あわせて、例えば240Km×80Km)のメッシュを微数状あわせて、例えば240Km×80Km)のメッシュを微数状あわせて、例えば240Kmの方の大きさで構成する。

【0056】図27、図28、図29はそれぞれ、図2 6のステップ23、ステップ25、ステップ27を詳細 に示したものである。まず、ナビーゲーションシステム が起動した段階で、レベル2の道路地図データをすべて 道路地図記憶メモリ4から作業用メモリ6に読み込む。 ステップ22で出発地(現在地)が確定すると、図27 のステップ231では、道路地図記憶メモリ4から作業 用メモリ6に、出発地近傍のレベル〇の道路地図データ を読み込む。次にステップ232で、出発地エリアルー トネットワークの経路データ記憶メモリ5から、小エリ アの出発地エリアルートネットワークの経路データを、 ステップ233で、道路地図記憶メモリ4から出発地周 辺のレベル1の道路地図データを作業用メモリ6に読み 込み、小エリアの出発地エリアルートネットワークを得 る。次にステップ234で、経路データ記憶メモリ5か ら、大エリアの出発地エリアルートネットワークの経路 データを読み込み、既に読み込まれているレベル2の地 図とともに大エリアの出発地エリアルートネットワーク を得る。次にステップ235では、出発地近傍のレベル Oの地図上を出発地から経路探索して出発地周辺のレベ ル1のノードと接続する経路を最大N10 本見つけてお く。次にステップ24で目的地が設定されると、図28 のステップ251では、道路地図記憶メモリ4から作業 用メモリ6に、目的地近傍のレベル0の道路地図データ を読み込む。次にステップ252で、目的地近傍のレベ ルロの地図上を目的地から逆方向に経路探索して目的地 周辺のレベル1のノードと接続する経路を最大N1d本 見つける。ステップ253では目的地周辺のレベル1の 道路地図データを読み込み、さらにステップ254で小 エリアの目的地エリアルートネットワークの経路データ を読み込み、小エリアの目的地エリアルートネットワー クを得る。次にステップ26で経路探索の開始が指示さ れると、図29のステップ271では、先ず最初に小工 リアの目的地エリアルートネットワーク上を、逆方向経 路探索し、目的地周辺のレベル1の地図における前記/ ード (最大N 1d 個) から、大エリアの出発地エリアル ートネットワーク上のレベル2のノードと接続する経路 を最大N2 本見つける。次にステップ272で、見つけ たレベル2のノードから、出発地周辺のレベル1のノー ド (最大N 10 個) に向けて、レベル2の道路上では大 エリアの出発地エリアルートネットワーク上を、出発地 周辺のレベル1の道路上では小エリアの出発地エリアル ートネットワーク上を逆方向に経路探索する。階層化さ れたエリアルートネットワークを重ねた経路はツリー性 を備えているので、逆方向探索が容易である。次にステ ップ273では、出発地周辺のレベル1のノードの中か ら、出発地からの探索コストと目的地までの探索コスト の和が最小となるノードを選び出す。 ステップ274で は、選び出されたノードから目的地までの経路を抽出 し、出発地から選び出された上記ノードまでの経路と合 わせて出発地から目的地までの経路を得る。

【0067】なお、上記実施の形態 4のステップ27に おいて、目的地から出発地へ迷方向に環末を進めるかかりに、出発地から目的地に関方向に環末を進めるかかりに、出発地から目的地に関方向に探索を進めるがりいた。この場合は、出発地周辺路探索ー目的地上リアルートネットワークを振いることにより、容易に目的地上リアルートネットワークを用いることにより、容易に目的地上リアルートネットワークと明しることにより、容易に目的地上リアルートネットワークと明しるこれの大・リアルートネットワークとでは、高速化される。なお、先ず地身地と目的地の中間にそれぞれの大・リアルートネットワーク上で相続と受った。大・ファルートネットワークと中により方向に経路策等を行ってもよく、同様に経路のツリー性を利用して高速の経路探索が可能であ

【0058】実施の形態5. 図30は、出発地エリアルートネットワークと目的地エリアルートネットワークの局所を用いた他の路路操布の方法を説明する影別図である。出発地エリアルートネットワークのは出発地エリアや目的地エリアルートネットワークは出発地エリアや目的地エリア付近の代替経路算出は、第1程路上のリンクコストを増大させて、億先接を低下させたり、リンクコストを基本を支えやりに穿掛せできる。しかし、東京大阪間のように遠距離の場合、ツリー状なので経路計算に違いが、自由度が減り、東名高速と中央高速のような代替経路等期よるのが難しくなる。実施の影態5は、これを探索するのが對しくなる。実施の影態5は、これを探索するのが對しくなる。実施の影態5は、これを探索する

1つの実施の影態である。図30に示すように、出発地 エリアルートネットワークと目的地立リアルートネット ワークの両方を用い、目的地エリアルートネットワーク が出発地エリアルートネットワークに最初に出会う地点 を通過するように算出される第1程語を求める他、第 2番目に出会う地点を通過するように算出される第2 経路等、第1番目に出会う地点を通過するように算出される第2 経路等、第1番目に出会う地点を通過するように算出される第2 経路等、11世界地、11日的地の棚に対して複 数本の経路の算出を行なう。また、この際、図30のように、各ルートネットワークを且ではば、12階と等N医的大エリアのルートネットワークを且ではば、12階と等NEWをよてリートネットワークを用いれば、第1階と等NEWをよび く重複しない経路が算出される可能性が増し、運転者の多彩なエーズに応えることができ、また、交通流の分散 効果を制御すること

【0059】代替経路を算出する他の方法としては、有 料道路優先やフェリー優先等の数種類の条件で各々作成 した複数の出発地エリアルートネットワークや目的地工 リアルートネットワークを探索オプションとして用意 し、切り替えて使用するようにしてもよい。また、いく つかの探索オプション毎に作成されたエリアルートネッ トワークの論理和をとり、車載ナビゲーションシステム におけるオンライン経路探索時に、探索オプションによ ってリンクコストを変えたり、もしくは迂回したい地点 のリンクコストを大きくして、得られたエリアルートネ ットワーク(論理和をとったもの)上を探索するように してもよい。この場合、得られたエリアルートネットワ 一クは網の目状に近づき、ツリー度が減少するので、経 路探索速度は遅くなるが、経路探索の自由度が増す。ま た、出発地と目的地に対し、代替経路を通る経由地を手 動設定、または知識ベースなどにより経由地を自動設定 し、この経由地を目的地とした経路を先ず求め、次に上 記経由地を出発地として目的地または次の経由地までの 経路を求めて、代替経路を求めるようにしてもよい。さ らに、手作業によりエリアルートネットワークを加工 し、代替経路として算出したい部分をつないでネット状 にしておいてもよい。

【0060】なお、上記実施の形態 1 ないし5では、出 売地(または目的地)が設定されると、その出発地工リ ア(または目的地エリア)に対するエリアルートネット ワークが全ての方向にわたって読み込まれていたが、エ リアルートネットワークを添み込む際に、目的地 のいは出発地)に応じて、エリアルートネットワークを方 向により分割し、淡み込むデータ量を減らすようにして もよい。

[0061]

【発明の効果】以上のように、第1の発明によれば、あ らかじめ1つの出発地エリアから複数の目的地エリアま での経路を出発地エリアルートネットワークとして計算 しておき、各出発地エリア海に計算された複数の出発地 エリアルートネットワークをメモリに記憶し、運転時に 車両の出発地に対応した出発地エリアルートネットワークを読みだし、この出発地エリアルートネットワークを ルルで、出発地か自動地までの案内路路を探索をする ようにしたので、必要メモリが少なくですみ、また余分 な経路探索が必要でなく、ツリー状の経路を辿るだけで 高速な路路直出りで調となる。

【0062】また、第2の発明によれば、あらかじめ 1 つの目的地エリアまでの破骸の出発地地エリアからの経 該を目的地エリア等に対した。カークとして計まさき。 各目的地エリアのとして計まされた複数の目的地エリアルートネットワークをよそりに記憶し、遮断時に単同の 同時他に対応した目的地エリアルートネットワークを表 みだし、この目的地エリアルートネットワークを開い て、出発地から目的地までの案内経路を探索をするよう。 にしたので、上記回棋、必要よーリが少なくですみ、 また余分な経路探索が必要でなく、ツリー状の経路を辿 るだけで高速な経路探索が必要でなく、ツリー状の経路を必 るだけで高速な体部対策にも、途中で新たに出発地エリアルート ネットワークを新たに誘み込む必要がなく、即陸に革河 現在後点を自然に誘み込む必要がなく、即陸に革河 現在後の場合を の現在後点から自動地点までの経路を延出できる。

[0063]また、第3の参明によれば、出発地エリアルートネットワークと目的地エリアルートネットワークの両方をメモリに配信し、悪気時に車両の出発地と目的地に対応した出発エリアルートネットワークと目が地エリアルートネットワークを最終がし、両方を用いて、出発地トの目的地までの案内経路を探索をするようにしたので、出発地、目的地共にツリー状の経路を辿ることができ、終路度等がよりに高速となった。

[0064]また、第4の祭明によれば、出発地エリア を開層化し、小さい出発地エリアに対してはかさい出発 地エリアの近郊の目的地エリアはでの出発地エリアルートネットワークを計算し、大きい出発地エリアルらしては大きい出発地エリアからさらに造方の目的地エリアはい出発地エリアから大きい出発地エリアまでの複数個の出発地エリアルートネットワークを重加を扱の目的地では、たいは、小さい出発地エリアルートネットワークを重加を扱の目的性では、からい出発地エリアルートネットワークを記憶する際に必要となる記憶容量を減らすことが出来る。

[0065]また、第5の表明によれば、目的地エリア を階層化し、小さい目的地エリアに対しては小さい目的 地エリアの近傍の出発地エリアまでの目的地エリアルー トネットワーケを計算し、大きい目的地エリアに対して は大きい目的地エリアからさらに遮方の出発地エリアま での目的地エリアルートネットワークを計算し、小さい 目的地エリアルートネットワークを重ねらわせることによ 、小さい目的地エリアルートネットワークを重ねらかせることによ 、小さい目的地エリアルートネットワークを重ねらせることによ 、小さい目的地エリアから遊方の複数の出発地エリア 、小さい目的セエリアから遊方の複数の出発地エリア までの経路を得るようにしたので、全ての目的地エリア ルートネットワークを記憶する際に必要となる記憶容量 を減らすことが出来る。

【0066】また、第6の発明によれば、車両を案内する詳細道路を網羅する下位階層の道路地図に加え、1出 発地エリアと1月的地エリアを禁ぶエリア間主要経路

を、出発地エリアと目的地エリアの組合せを変えて下位 階層の遊路地図上で経路計算し、算出された複数のエリ ア間主要経路の強弾和をとることにより上位階層の道路地図 を要髪の限の道路からなり、道路本数の削減による経路 第出の高速化、省メモリ化が期待できる。また、行政上 の重要度等から上位階層通道路を作成するのではなく、あ らかじか下位階層の道路で経路探索を行い算出された幹 線道路を上位階層の道路とするために有用性の高い経路 が算出された呼

【0067】また、第7の発明によれば、1つの出発地から複数の目的地までの複数の経路の論理和からなるツリー状の経路のデータを使って経路探索するようにしたので、目的地側から順にツリーの枝をたどることにより出発地点から目的地点までの終路が容易に得られる。

【0068】また、第8の乗門によれば、1つの目的地までの複数の配数の出発地からの複数の経路の節連和からなるツリー状の経路のデータを使って経路辞業するようにしたので、出発地側から順にツリーの枝をたどることにより出発地点から目的地点までの経路が容易に得られる。
[0069]また、第9の乗明によれば、道路極回によっておき、出発地エリアルートネットワークまたほ自的地エリアルートネットワークを、リンクヤノードの乗号と、各リンクヤノードの乗の可否を設定する経路データの影で記憶するようにしたので、必要となる担保地エリアルートネットワークまには目的地エリアルートネットワークをは目的地エリアルートネットワークを経路データの経路データの配像事量を減らすことができる。

[0070]また、第10の発明によれば、出発地エリアルートネットワークを予め計算するときに、目的地に対し目的地エリアを設定し、この目的地エリアの周囲を囲む経路削削領域を設けて出発地エリアルートネットワークのサースを得るようにしたので、出発地エリアルートネットワークのリー度が上がり、経路探索の悪を大幅に減らすことができ、高速な経路増加が開かとなる。

[0071] また、第11の発明によれば、目的地エリアルートネットワークを予め計算するときに、出発地に対し出発地エリアを設定し、この出発地エリアの原理をの全てを通る経路を求め、上記出発地エリアの周囲を囲む経路網除領域を設けて目的地エリアルートネットワークのツリー度が上がり、経路探索の夏を大幅に減らす

ことができ、高速な経路算出が可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 この発明の実施の形態1による車両経路算出 装置を示す構成図である。

【図2】 この発明の実施の形態 1 に係わるエリアの構成例を説明する説明図である。

【図3】 この発明の実施の形態1に係わるエリアの他の権成例を説明する説明図である。

【図4】 この発明の実施の形態1に係わる道路地図データにおけるエリア間主要経路の取り出し方を示す説明図である。

【図5】 この発明の実施の形態1に係わる上位階層の 道路地図の作成方法を示す説明図である。

【図6】 この発明の実施の形態 1に属わる出発地エリアルートネットワークの作成方法を弄す説明図である。 【図7】 この発明の実施の形態 1に係わる出発性エリアルートネットワークの作成方法を示す説明図である。 【図8】 Bellean の最適性原理を説明する説明図である。

【図9】 この発明の実施の形態1に係わる出発地エリ アルートネットワークの作成方法を示す説明図である。 【図10】 この発明の実施の形態1に係わる出発地エ リアルートネットワークを示す説明図である。

【図11】 この発明の実施の形態1に係わる出発地エリアルートネットワークの他の作成方法を示す説明図である。

【図12】 この発明の実施の形態1に係わる出発地エリアルートネットワークの構成を示す説明図である。

[図13] この発明の実施の形態1に係わる出発地エ リアルートネットワークの経路データ記憶メモリの構成 を示す説明図である。

【図14】 この発明の実施の形態1に係わる出発地エリアルートネットワークの経路データ記憶メモリの他の 構成を示す説明図である。

【図15】 この発明の実施の形態1に係わる経路探索 処理部の動作を示す説明図である。

【図16】 この発明の実施の形態2に係わる出発地エ リアルートネットワークの構成を示す説明図である。

【図17】 この発明の実施の形態2に係わる出発地エリアルートネットワークの作成方法を説明する説明図である。

【図18】 この発明の実施の形態2に係わる出発地エ リアルートネットワークの作成方法を説明する説明図で ある。

【図19】 この発明の実施の形態2に係わる路探索処 理部の動作を示すフローチャートである。

【図20】 この発明の実施の形態2に係わる路探索処 理部の動作を示すフローチャートである。

【図21】 この発明の実施の形態2に係わる路探索処理部の動作を示すフローチャートである。

【図22】 この発明の実施の形態3による車面経路算 出装置を示す構成図である。

【図23】 この発明の実施の形態3に係わる目的地工 リアルートネットワークの他の構成を示す説明図であ

[図24] この発明の実施の形態3に係わる経路探索 処理部の動作を示す説明図である。

【図25】 この発明の実施の形態4による車両経路算 出装置を示す構成図である。

【図26】 この発明の実施の形態4に係わる経路探索

処理部の動作を示す説明図である。 【図27】 この発明の実施の形態4に係わる経路探索

処理部の動作を示すフローチャートである。

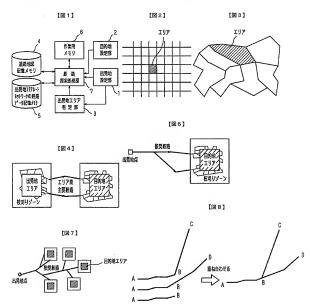
【図28】 この発明の実施の形態4に係わる経路探索 処理部の動作を示すフローチャートである。

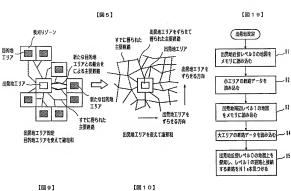
【図29】 この発明の実施の形態4に係わる経路探索 処理部の動作を示すフローチャートである。

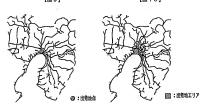
【図30】 この発明の実施の形態5による車両経路算 出装置の動作を説明する説明図である。

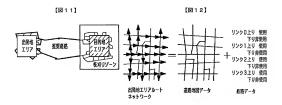
【符号の説明】

1 出発地設定部、2 目的地設定部、3 出発地エリ ア判定部、4 道路地図記憶メモリ、5 出発地エリア ルートネットワークの経路データ記憶メモリ、6 作業 用メモリ、7 経路探索処理部、14 目的地エリア判 定部、15 目的地エリアルートネットワークの経路デ 一々記憶メモリ。



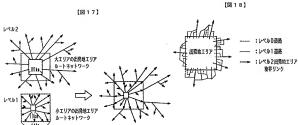


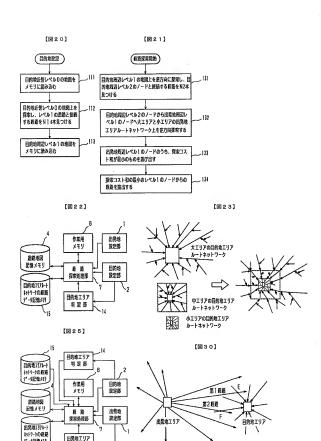




Γ			出発地 エリア1	出発地 エリア2		出発地 エリアM	始点 ノード	終点 ノード	出発地 エリア1	出売地 エリア2		出発地 エリア
リンク	261	上り方向	1	1		1	1	2	0	1		-
	,,,,	下り方向	1	0		D	1	3	1	0		1
-	リンク2	上り方向	1	1		D	1	5	0	1		- (
Ľ		下り方向	0	D		D	2	1.	1	0		
0	リンク3	上り方向	D	D		11	2	6	0	1		1
1,,,	,,,,	下り方向	0	1	<u> </u>	1	2	8	1	1		
	-			:			1	1	1	1		
リンクト	NAM.	上り方向	1	1		D	<u> </u>	<u>_</u>	L	L	L	
	NCC	下リ方向	D	D		1				1:5	明 D:	非使用

1:使用 D:非使用





データ記憶だり

判定部

